PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

05-100939

(43) Date of publication of application: 23.04.1993

(51)Int.Cl.

G06F 12/00

(21)Application number: 03-213036

(71)Applicant: FUJI XEROX CO LTD

(22)Date of filing:

31.07.1991

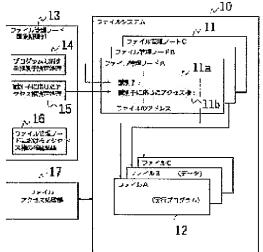
(72)Inventor: HAYATA HIROSHI

(54) FILE SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To execute read-out and write of a file only from a specific program by deciding an identifier of a program by an identifier of a file management node, and executing the access management by the access right corresponding to the identifier.

CONSTITUTION: An access right setting means 13 sets an identifier 11a given to a program of a file 12 as file management information to a file management node 11 for managing the file 12. Also, the access right 11b corresponding to the identifier 11a is registered and set as the access right of the file 12. In such a way, in the case of accessing the file 12 by executing the program, a file access managing means 17 decides an identifier of the program concerned by the identifier 11a set to the file management node 11. Subsequently, by this identifier, the access right 11b registered in the file management node 11 of the file 12 being an access object is discriminated. In accordance with information of this access right 11b, an access of the file 12 is controlled.



				·
		*		
	į.			

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平5-100939

(43)公開日 平成5年(1993)4月23日

(51)Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 12/00

5 3 7 A 7832-5B

審査請求 未請求 請求項の数1(全 9 頁)

(21)出顧番号

特顯平3-213036

(22)出願日

平成3年(1991)7月31日

(71)出願人 000005496

富士ゼロツクス株式会社

東京都港区赤坂三丁目3番5号

(72)発明者 早田 宏

神奈川県川崎市高津区坂戸100番1号KS P/R&Dビジネスパークビル 富士ゼロ

ツクス株式会社内

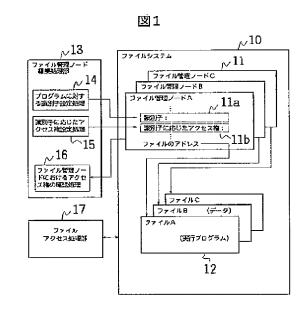
(74)代理人 弁理士 南野 貞男 (外2名)

(54) 【発明の名称 】 フアイルシステム

(57)【要約】

【目的】 ある特定のプログラムからのみ、ファイルの 読出し、ファイルへの書込みを可能とするファイルシス テムを提供する。

【構成】 ファイル対応のファイル管理ノードに当該フ ァイルのアクセス権を登録し、ファイル管理ノードに登 録したアクセス権により、ファイルアクセスを行うファ イルシステムおいて、ファイル管理ノードに当該ファイ ルのプログラムに与える識別子と、識別子対応のアクセ ス権とを登録し、プログラム実行によりファイルをアク セスする場合、ファイル管理ノードの識別子により当該 プログラムの識別子を判定し、当該プログラムの識別子 により、アクセス対象のファイルのファイル管理ノード の識別子に対応して設定されたアクセス権により、当該 ファイルのアクセス管理を行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 各々のファイル対応に設けられるファイ ル管理ノードに当該ファイルのアクセス権を登録し、フ ァイル管理ノードに登録したアクセス権により、各々の ファイルのアクセスを行うファイルシステムにおいて、 ファイル管理ノードに、当該ファイルのプログラムに与 える識別子と当該ファイルのアクセス権として更に識別 子対応のアクセス権とを登録するアクセス権設定手段 ٤.

プログラムの実行によりファイルをアクセスする場合 に、ファイル管理ノードの識別子により当該プログラム の識別子を判定し、当該プログラムの識別子により、ア クセス対象のファイルのファイル管理ノードに登録され た識別子に対応して設定されたアクセス権により、ファ イルのアクセスを管理するファイルアクセス管理手段と を含むことを特徴とするファイルシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ファイルシステムに関 し、特に、情報処理装置におけるファイルシステムにお 20 いて、アクセス権によるファイル管理機能を有効利用し てシステムのセキュリティを高めたファイルシステムに 関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、情報処理システムにおいて、ある 目的を持ったデータの集まりはファイルとして取り扱わ れ、データ処理がなされる。ファイルはシステム規模が 大きくなると、爆発的に増加する。このため、多くの各 種のファイルを統一的に取り扱うための手法が開発され ている。例えば、ファイル管理は、情報処理装置で取り 扱われる各種のファイルを標準的な方法で統一的に管理 し、プログラムが簡便な使い方でファイルに関する処理 を効率よく、経済的に行える機能を提供する。このよう なファイル管理の機能は、オペレーティングステムの中 におけるファイルシステムとして提供される。プログラ ムは、オペレーティングシステムが提供するファイルシ ステムのインタフェースを介して、ファイルへの読み出 しや書込みを行うことになる。その場合、各々のファイ ルは、アクセス権によるファイル管理が行なわれ、デー タ保護、システムの機密保護などが機能できるようにな 40 っている。

【0003】例えば、UNIXシステムにおけるファイ ルシステムでは、ファイルからのデータの読み出しは、 readシステムコールで行なわれ、また、ファイルへのデ ータの書き込みは、writeシステムコールで行なわれる (Maurie | Bach著/坂本文·多田好克·村井純 訳 "UNIXカーネルの設計", 1991年6月10日, 共立出 版発行, pp51~54, pp82~87などを参照)。

【0004】このようなファイルシステムにおいては、

ルへの読み出しや書込みの制御は、ファイルに対するア クセス権で管理されている。ファイルのアクセス権に関 する情報はiノード(ファイル管理ノード)に設けら れ、このiノードにおけるファイル管理情報により管理 される。図6はファイル管理ノードであるiノードの一 例を説明する図である。 i ノードは次のようなフィール ドから構成される。

ファイル所有者識別子: 所有者は個人所有者と「グル ープ」所有者が分け持ち、ファイルにアクセスする権利 を持つ所有者を定義する。

ファイルの種類: ファイルは通常型,ディレクトリ, 文字型またはブロック特殊ファイル、FIFO(パイ プ) のいずれかである。

ファイルへのアクセス許可: システムは、ファイルの 所有者、ファイルのグループ所有者、その他の利用者の 3つの等級に従ってファイル保護を行う。各等級に対し て当該ファイルの読出し(r),書込み(w),実行 (x)に関するアクセス権を持ち、個々に設定する。例 えば、ディレクトリのファイルは、実行できないため、 ディレクトリに対する実行許可では、当該ディレクトリ の中でファイル名を探す権利を有することを意味する。 ファイルへのアクセス時刻: ファイルを最後に更新し た時刻、最後にアクセスした時刻、iノードを最後にア クセスした時刻を示す。

ファイル内のデータにディスクアドレスに関するアドレ ス表: 利用者はファイル中のデータをバイトの論理ス トリームとして扱うが、システムのカーネルはデータを 不連続なディスクブロックとして管理する。 i ノードは ファイルのデータを含むディスクブロックを識別する。 ファイルの大きさ: ファイル中のデータは、バイト0 から始まるファイルの最初から数えたバイト数でアドレ ス指定することができる。このファイルの大きさは、フ ァイル中のデータの最高のバイト変位よりも1だけ大き い。例えば、利用者があるファイルを作成し、ファイル のバイト変位1000のところに1バイトのデータを書 込んだ場合、ファイルの大きさは1001バイトとな

【0005】例えば、図6に示すiノードの例は、"M JB"が所有する通常型のファイルの i ノードの例であ る。このファイルは6030バイトのデータを含んでお り、許可モード(アクセス権)として"rwxr-xr -x"の9桁の文字データを設定している。ここでの最 初の3桁の文字"ェwェ"により、ファイルシステムは 所有者 "M J B" に対して、ファイルの読出し、書込 み、実行を許可していることを意味している。また、次 の3桁の文字 "r-x" により、 "OS" というグルー プのメンバーに対し、ファイルシステムは当該ファイル の読出しと実行のみを許可していることを意味し、そし て、最後の3桁の文字"r-x"により、他の利用者に ユーザのファイルアクセスリクエストに対してのファイ 50 対して、ファイルシステムは当該ファイルの読出しと実

行のみを許可することを意味している。。このため、 "OS"というグループのメンバーと他の利用者は、当 該ファイルに対して、ファイルの読出しと実行だけが可 能であり、書込みはできない。

【0006】また、iノードでは、最終アクセス時刻. 最終更新時刻などの時刻情報を保持して、ファイルを管 理している。この例のiノードでは、最後に誰かがこの ファイルを読み出したのは1990年10月23日午後 1時45分であり、最後に誰かがこのファイルに書込み をしたのは1990年10月22日午後10時30分で あるという管理情報が保持されている。

【0007】このように、UNIXシステムのファイル システムでは、各々のファイルに1対1に設けられたフ ァイル管理ノード(iノード)を用い、そのファイル管 理ノードに当該ファイルのアクセス権、所有者などのフ ァイル管理情報を設定し、当該ファイルを管理してい る。

[00008]

【発明が解決しようとする課題】ところで、ファイルシ ステムでは、上述のように、ファイル管理ノードに設定 20 する当該ファイルのアクセス権、所有者などのファイル 管理情報により、当該ファイルが管理されているため、 利用者がアクセス権さえ、何らの方法により持てば、同 じファイルを複数のプログラムから読み出したり、書込 んだりできることになる。このようなファイルシステム を用いて、例えば、データベース管理システムのような 特定のプログラムからのみファイルへの読み出しや書込 みを行い、一般のプログラムからは読み出しのみしか行 えないようなシステムを構成する場合には、上述のよう なファイル管理機能では、その対応のプログラムを実現 する上で不具合が生ずることになる。

【0009】本発明は、上記のような問題点を解決する ためになされたものであり、本発明の目的は、ある特定 のプログラムからのみファイルの読出し、ファイルへの 書込みを可能とするファイルシステムを提供することに ある。

[0010]

【課題を解決するための手段】上記の目的を達成するた め、本発明のファイルシステムは、各々のファイル対応 に設けられるファイル管理ノード(11;図1)に当該 ファイル(12;図1)のアクセス権を登録し、ファイ ル管理ノードに登録したアクセス権により、各々のファ イルのアクセスを行うファイルシステムにおいて、ファ イル管理ノード(11;図1)に、当該ファイルのプロ グラムに与える識別子と当該ファイルのアクセス権とし て更に識別子対応のアクセス権とを登録するアクセス権 設定手段(13;図1)と、プログラムの実行によりフ ァイルをアクセスする場合に、ファイル管理ノードの識 別子により当該プログラムの識別子を判定し、当該プロ

イル管理ノードに登録された識別子に対応して設定され たアクセス権により、ファイルのアクセスを管理するフ ァイルアクセス管理手段(17;図1)とを含むことを 特徴とする。

[0011]

【作用】ファイルシステムにおいては、各々のファイル 対応に設けられるファイル管理ノード(11)に当該フ ァイル(12)のアクセス権を登録し、ファイル管理ノ ードに登録したアクセス権によって、各々のファイルの アクセス権が管理され、ファイルのアクセス制御が行な われる。このようなファイルシステムにおいて、アクセ ス権設定手段(13)と、ファイルアクセス管理手段 (17) とが設けられる。アクセス権設定手段(13) は、ファイルを管理するためのファイル管理ノード(1 1) に、ファイル管理情報として、当該ファイルのプロ グラムに与える識別子を設定し、更にファイルのアクセ ス権として、識別子対応のアクセス権とを登録設定す る。これにより、ファイルアクセス管理手段(17) は、プログラムの実行によりファイルをアクセスする場 合、ファイル管理ノードに設定した識別子により当該プ ログラムの識別子を判定し、当該プログラムの識別子に より、アクセス対象のファイルのファイル管理ノードに 登録された識別子に対応して設定されたアクセス権を判 別し、当該アクセス権の情報に従って、ファイルのアク セスを行うアクセス制御を行う。

【0012】このように、実行プログラムのファイルか らは、プログラム実行にかかるファイルアクセス要求が 発行された場合、当該プログラムの識別子が判定され、 その識別子に対応して設定されているアクセス権により ファイルアクセス制御が行なわれる。これにより、単に ファイル所有者、利用者に対して設定されているアクセ ス権によるファイルアクセス制御のみでなく、実行プロ グラムのレベルでのアクセス権でのファイルのアクセス 制御が可能となり、ファイル操作、ファイル処理、ファ イル管理などシステム構築の自由度が大きくなり、ま た、システムの安全性を配慮したシステム構成が容易に 実現可能となる。

[0013]

【実施例】以下、本発明の一実施例を図面により具体的 40 に説明する。図1は本発明の一実施例にかかるファイル システムの要部構成を説明するブロック図である。図1 において、10はファイルシステム、11は各々のファ イル管理ノード、12は各々のファイルを示している。 各々のファイル12とファイル管理ノード11とは1対 1に対応している。ファイルAに対してはファイル管理 ノードAが対応し、ファイルBに対してはファイル管理 ノードBが対応し、また、ファイルCに対してはファイ ル管理ノードCが対応している。ファイル管理ノード1 2には自己が管理する該当のファイルにおける実行プロ グラムの識別子により、アクセス対象のファイルのファ 50 グラムに対して、識別子を設定するため識別子フィール ド11aと、識別子に応じたアクセス権を設定するための識別子アクセス権フィールド11bが設けられている

【0014】このようなファイル管理ノード12に対して、識別子、識別子に応じたアクセス権などを個別に設定し、また、設定したファイル管理情報の確認を行うため、ファイル管理ノード編集処理部13が設けられる。このファイル管理ノード編集処理部13の処理機能により、プログラムに対する識別子設定処理14、識別子に応じたアクセス権設定処理15、ファイル管理ノードに 10おけるアクセス権確認処理16などが行なわれる。

【0015】また、このように設定されたファイル管理 ノードにおけるファイル管理情報を用いて、ファイルア クセス処理を行う場合のファイルアクセス制御を行うた め、ファイルアクセス処理部17がシステム内に設けら れる。

【0016】図2は、ファイルシステムにおけるファイル管理ノードと各ファイルの関係をファイル管理情報のデータ例と共に説明する図である。データファイルのファイル管理ノードの例を図2(A)に示し、実行プログラムファイルのファイル管理ノードの例を図2(B)に示している。各ファイル管理ノードは、従来のファイルシステムにおけるファイル管理ノードと同様に、ファイル所有者、ファイル所有者のグループ、ファイルの最終アクセス時刻、ユーザに応じたアクセス権、ファイルの実体のディスク上の位置を示すディスクのアドレスなどのファイル管理情報を保持しており、ここでは、更に、プログラムに与えられる識別子、プログラムに応じたアクセス権のファイル管理情報が付加される。

【0017】ファイル内容がデータであるファイル21に対するファイル管理ノード20には、ファイル管理情報として、所有者"Hayata",グループ"FXKSP",最終アクセス時刻"Apr. 5 1991 19:00:00",最終変更時刻"Apr. 4 1991 12:30:00",ユーザに応じたアクセス権"rwxr-xr-x",プログラムに応じたアクセス権"(100rwx)(101r--)(102r-x)",プログラムに与えられる識誕子"0",ディスクのアドレス"12345"が設定されている。

【0018】ファイル内容が実行プログラムであるファイル23に対するファイル管理ノード22には、ファイル管理情報として、所有者"Hayata",グループ"FXKSP",最終アクセス時刻"Apr. 3 19 1 19:00:00",最終変更時刻"Apr. 3 1991 12:30:00",ユーザに応じたアクセス権"rwxr-xr-x",プログラムに応じたアクセス権"0",プログラムに与えられる識別子"100",ディスクのアドレス"22345"が設定されている。

【0019】この例では、データファイルのファイルA 50 ードから、識別子対応のアクセス権(プログラムに応じ

4)11 (0 1 0 0

(21) に関して、そのファイル管理情報であるプログラムに応じたアクセス権として、"(100 rwx)(101 rm)(102 rm)"が設定されている。この設定のプログラムに応じたアクセス権の意味は、識別子100のプログラムについては、読出し、書込み、実行を許可し、識別子101のプログラムについては、読出しのみを許可し、また、識別子102のプログラムについては、読出し、実行を許可し、書込みは許可しない。それら以外のプログラムについては、読出しも、書込みも、実行も許可しないことを意味している。

なお、ファイルAの識別子フィールドは"0"となって

おり、実行形式ファイルの実行プログラムファイルでな

いため、ファイルAには識別子は与えられていない。

【0020】また、実行プログラムファイルのファイル Bに関しては、そのファイル管理情報であるプログラム に与えられる識別子として"100"が設定されてお り、このファイルBにおけるプログラムには識別子10 0が与えられることを示している。また、ファイルB は、データファイルではないので、プログラムに応じた アクセス権のファイル管理情報は設定されておらず、当 該フィールドの各々の識別子に応じたアクセス権の情報 は与えられていない。

【0021】図3は、ファイル管理ノードのファイル管 理情報を用いてファイルアクセス時に行なわれるアクセ ス権チェック処理の一例を示すフローチャートである。 この処理は、ファイルアクセス処理部(17;図1)に より行なわれる。このアクセス権チェック処理では、ま ず、ステップ31において、実行プログラムファイルに 対するファイル管理ノードを得ると、次に、ステップ3 2において、ファイル管理ノードからプログラムに与え られた識別子IDを得る。次に、ステップ33におい て、読み出し対象ファイルのファイル管理ノードを得 る。そして、次のステップ34において、ファイル管理 ノードからプログラムに応じたアクセ権データAを読み 出す。次に、ステップ35において、読み出したアクセ ス権データAの中からプログラム識別子IDに対応する アクセス権ACを得る。そして、次のステップ36にお いて、アクセス権ACの内容の判別を行い、アクセス権 に応じたアクセス処理を行う。すなわち、アクセス権A Cにread許可がある場合には、当該ファイル読出し が可能なので、リターン処理を行い、ファイルアクセス を行っているREADシステムコールのメインルーチン に戻る。アクセス権ACにread許可がない場合に は、当該ファイル読出しが不可なので、エラーリターン 処理を行い、ファイルのリードエラー処理を行う。

【0022】このようにして、プログラムの実行中にファイルがアクセスがなされた場合、当該実行プログラムに与えられている識別子を対応のファイル管理ノードから得て、この識別子よりアクセス対象のファイル管理ノードから、識別子対応のアクセス権(プログラムに応じ

たアクセス権)を得て、このアクセス権により、ファイルアクセスを行うファイル管理を行う。これにより、アクセス権情報によるアクセス管理は、単にファイル所有者、利用者に対して設定されているアクセス権によるファイルアクセス制御のみでなく、実行プログラムのレベルでのアクセス権でのファイルのアクセス制御が可能となる。また、ファイル処理、ファイル操作にかかるシステム構築の自由度が大きくなり、システムの安全性を配慮したシステム構成が容易に実現可能となる。

【0023】次に、このようなファイルシステムに用い 10 られるファイル管理ノードにおけるファイル管理情報を設定し、確認するための処理機能要素について説明する。前述したように、ここでは、ファイル管理ノードに対して、識別子、識別子に応じたアクセス権などを個別に設定し、また、設定したファイル管理情報の確認を行うため、ファイル管理ノード編集処理部(13;図1)が設けられている。このファイル管理ノード編集処理部の各々の処理機能により、プログラムに対する識別子設定処理、識別子に応じたアクセス権設定処理、ファイル管理ノードにおけるアクセス権確認処理などが行なわれ 20 る。

【0024】図4はファイル管理ノードに対するプログラム識別子設定処理を示すフローチャートであり、また、図5はファイル管理ノードに対するプログラム対応のアクセス権設定処理を示すフローチャートである。例えば、図4に示すファイル管理ノードに対するプログラム識別子設定処理では、まず、ステップ41において、ファイル名から対応するファイル管理ノードを得て、次のステップ42で、このファイル管理ノードに対してプログラムに与える識別子をセットする。具体的には、例30えば、ファイル毎のファイル管理ノードに、当該ファイルの識別子を設定する手続き関数として、次のような関数形式のプログラムset_idを作成して実行する。

set_id(ファイル名,識別子)

set_idは、実行プログラムであるファイル名ならびに識別子を引数としてとり、指定したファイル名のファイル管理ノードに指定した識別子を書き込む処理を行う手続き関数である。

【0025】また、図5に示すファイル管理ノードに対するプログラム対応のアクセス権を設定する処理では、まず、ステップ51において、ファイル名から対応するファイル管理ノードを得て、次のステップ52において、このファイル管理ノードに対して、識別子とそれに応じたアクセス権データをセットする。具体的には、例えば、ファイル毎のファイル管理ノードに対し、識別子(プログラム)に応じたアクセス権を設定する手続き関数として、次のような関数形式のプログラムchapmodを作成して実行する。

chapmod(ファイル名, 識別子, アクセス権) chapmodは、ファイル名, 識別子ならびにアクセス権を

引数として取り、指定したファイル名に対応するファイ ル管理ノードに、指定した識別子に応じとそれに対応したアクセス権の情報を書き込む処理を行う手続き関数である。

【0026】また、ファイルアクセスを行う上でのファイル毎の各々の識別子に応じたアクセス権を確認する機能コマンドは、ファイルの読出し、書込みなどのファイルアクセスを行うreadや、writeなどのシステムインタフェース機能を用いることにより実行する。すなわち、システムにおけるファイルインタフェース機能を用いて、従来からユーザ対応に設定したアクセス権の確認処理と同様にして、プログラム(識別子)に対応して設定したアクセス権の確認を行う。

【0027】以上説明したように、本実施例のファイル システムによれば、実行プログラムのファイルに識別子 を与えて、当該ファイルのプログラムに対応する識別子 を設定しておき、また、アクセス対象のデータのファイ ルには、識別子に応じたアクセス権を与えておく。これ により、プログラム実行により、データファイルへのア クセスが行なわれる場合、実行プログラムのファイルに 設定された識別子により、プログラムに設定された識別 子を判定し、この識別子に基づいて、データファアルの 識別子対応のアクセス権を判定する。そして、このアク セス権によりファイルアクセス制御を行う。これによ り、ファイル管理を、ユーザレベルだけでなく、プログ ラムレベルにおいても同様に行うことができる。また、 プログラム毎に一意の識別子を与えることにより、特定 のプログラムからのみのアクセスの制御を可能とするフ ァイルが実現できる。

[0028]

【発明の効果】以上に説明したように、本発明によれば、実行プログラムのファイルからは、プログラム実行にかかるファイルアクセス要求が発行された場合、ファイル管理ノードから当該プログラムの識別子が判定され、データファイルのファイル管理ノードにその識別子に対応して設定されているアクセス権によりファイルアクセス制御が行なわれる。これにより、単にファイル所有者、利用者に対して設定されているアクセス権によるファイルアクセス制御のみでなく、実行プログラムのレベルでのアクセス権でのファイルのアクセス制御が可能となる。また、ファイル操作、ファイルの管理などのシステム構築の自由度が大きくなり、システムの安全性を配慮したシステム構成が容易に実現可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 図1は本発明の一実施例にかかるファイルシステムの要部構成を説明するブロック図、

【図2】 図2はファイルシステムにおけるファイル管理ノードと各ファイルの関係をファイル管理情報のデータ例と共に説明する図、

【図3】 図3はファイル管理ノードのファイル管理情

報を用いてファイルアクセス時に行なわれるアクセス権 チェック処理の一例を示すフローチャート、

【図4】 図4はファイル管理ノードに対するプログラム識別子設定処理を示すフローチャート、

【図5】 図5はファイル管理ノードに対するプログラム対応のアクセス権

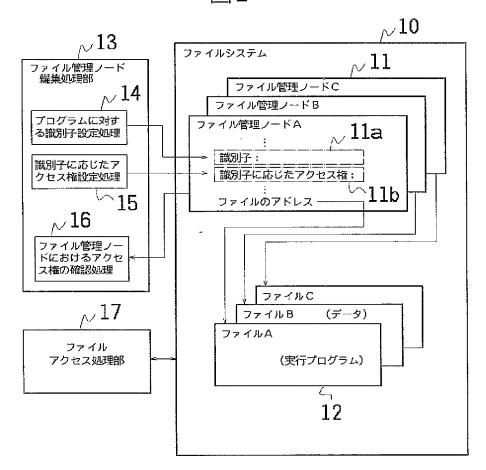
【図6】 図6はファイル管理ノードであるiノードの 一例を説明する図である。

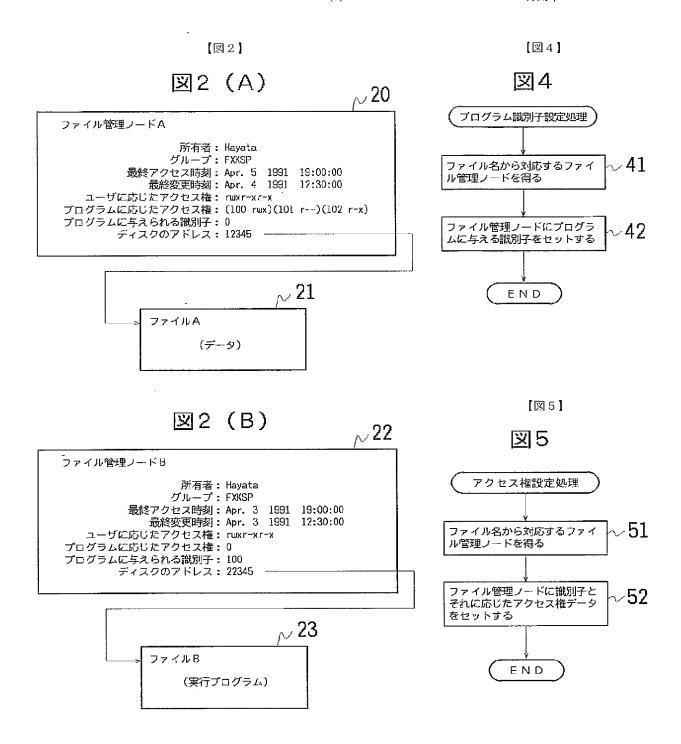
*【符号の説明】

10…ファイルシステム、11…ファイル管理ノード、11a…識別子フィールド、11b…識別子アクセス権フィールド、12…ファイル、13…ファイル管理ノード編集処理部、17…ファイルアクセス処理部、20…ファイル管理ノードA、21…ファイルA(データファイル)、22…ファイル管理ノードB、21…ファイルB(実行プログラムファイル)。

【図1】

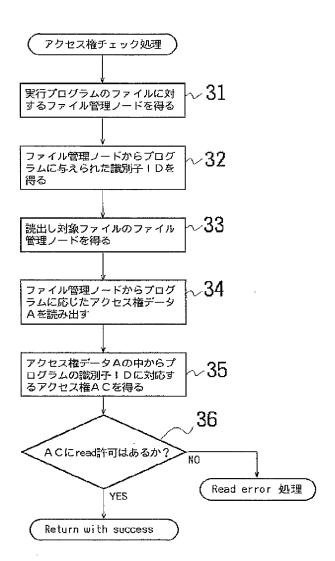
図1





[図3]

図3



[図6]

図6

i ノード

/ 下 所有者: MJB グループ: 0S ファイル種類: 通常ファイル型 許可モード: rwxr-xr-x 最終アクセス時刻: 0ct.23 1990 1:45 P.M. 最終変更時刻: 0ct.22 1990 10:30 A.M. iノードの最終更新時刻: 0ct.23 1990 1:30 P.M. 大きさ: 6030バイト ディスクのアドレス:

		2 - 1	